

(11)Publication number:

11-238306

(43)Date of publication of application: 31.08.1999

(51)Int.CI.

G11B 20/10 G11B 19/04 // G11B 7/00

(21)Application number: 10-038840

: 10-038840 20.02.1998 (71)Applicant :

FUJITSU LTD

(72)Inventor:

IMAMURA KIYOMI

YAMAKAWA TERUJI

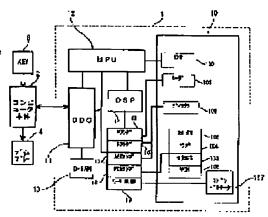
(54) INFORMATION STORAGE DEVICE AND CONTROL METHOD THEREFOR

(57)Abstract:

(22)Date of filing:

PROBLEM TO BE SOLVED: To secure the secrecy of recorded data of a storage medium by making an information storage device impossible to get access to data of an inserted storage medium when the intrinsic identification sign of the information storage device which is previously recorded in the prescribed area of the storage medium and the identification sign of the storage device into which the storage medium is inserted do not coincide.

SOLUTION: Relating to a data storage device 1, an MPU 12 controls the whole of the device and a magneto-optical disk control part (ODC) 11 reads out the identification sign of the medium management information of an inserted magneto-optical disk to perform a security processing. When the identification signal is in an initial state, the OCD 11 permits the reading/writing of data and when data are written on the disk, the ODC 11 judges whether the sign of the disk coincides with that of the data storage device 1 or not. As a result, when they coincide, the ODC 11 permits the reading/writing of data, however, when they do not coincide, it inhibits the reading/writing of data. Thus, even when the inserted magneto-optical disk is plagiarized, the secrecy of the data is secured.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

28.03.2001

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-238306

(43)公開日 平成11年(1999)8月31日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ		
G11B	20/10		G11B	20/10	Н
	19/04	501		19/04	501H
// G11B	7/00			7/00	Q

審査請求 未請求 請求項の数36 OL (全 22 頁)

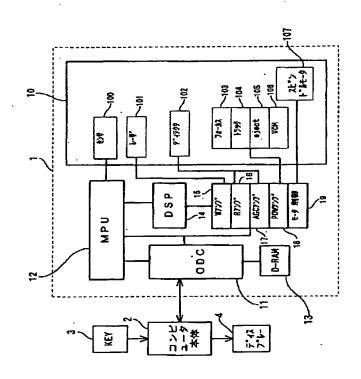
(21)出願番号	特顯平10-38840	(71)出顧人 000005223
		富士通株式会社
(22)出願日	平成10年(1998) 2月20日	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
		1号
•		(72)発明者 今村 紀代美
		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
		1. 号 富士通株式会社内
		(72)発明者 山川 輝二
		神奈川県横浜市港北区新横浜2丁目4番19
		号 株式会社富士通プログラム技研内
		(74)代理人 弁理士 林 恒徳 (外1名)

(54) 【発明の名称】 情報記憶装置及びその制御方法

(57)【要約】

【課題】記憶媒体に記録されたデータの機密性及びセキュリティを確保することができる情報記憶装置を提供する。

【解決手段】記憶媒体に対して情報の読み出し及び/又 は鸖き込みを行う情報記憶装置において、記憶媒体の第 一の識別記号を記憶する記憶部と、装着された記憶媒体 から第二の識別記号を獲得する識別記号獲得部と、第一 の識別記号と第二の識別記号との対応関係に応じて、装 着された記憶媒体に対する情報の読み出し及び/又は書 き込みのアクセス制御を行う制御部とを備えることを特 徴とする情報記憶装置が提供される。例えば、制御部 は、第一の識別記号と第二の識別記号とが一致しない場 合に、装着された記憶媒体に対する情報の読み出し及び 書き込みを禁止し、第一の識別記号と第二の識別記号が 一致した場合は、装着された記憶媒体に対する情報の読 み出し及び書き込みを許可する。このように、情報記憶 装置に記憶された識別記号と異なる識別記号を有する記 億媒体は、その情報記憶装置での情報の読み書き不可と することで、情報の機密性が確保される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】記憶媒体に対して情報の読み出し及び/又は書き込みを行う情報記憶装置において、

記憶媒体の第一の識別記号を記憶する記憶部と、

装着された記憶媒体の第二の識別記号を獲得する識別記 号獲得部と、

前記第一の識別記号と前記第二の識別記号との対応関係 に応じて、前記装着された記憶媒体に対する情報の読み 出し及び/又は書き込みのアクセス制御を行う制御部と を備えることを特徴とする情報記憶装置。

【請求項2】請求項1において、

前記制御部は、前記第一の識別記号と前記第二の識別記号とを比較した結果により、情報の読み出し及び/又は書き込みを禁止又は許可する判定を行うことを特徴とする情報記憶装置。

【請求項3】請求項1において、

前記装着された記憶媒体は、情報の読み出しを制御する 読み出しアドレス情報を有し、

前記制御部は、前記第一の識別記号と前記第二の識別記号との比較の結果と、前記読み出しアドレス情報に基づいて、情報の読み出しを許可又は禁止することを特徴とする情報記憶装置。

【請求項4】請求項1又は3において、

前記装着された記憶媒体は、情報の書き込みを制御する 書き込みアドレス情報を有し、

前記制御部は、前記第一の識別記号と前記第二の識別記号との比較の結果と、該書き込みアドレス情報とに基づいて、情報の書き込みを許可又は禁止することを特徴とする情報記憶装置。

【請求項5】記憶媒体に対して情報の読み出し及び/又は書き込みを行う情報記憶装置において、

記憶媒体の第一の識別記号を記憶する記憶部と、

装着された記憶媒体の第二の識別記号を獲得する識別記号 後得部と、

前記装着された記憶媒体に対して第一のアドレス情報が 指定されると、前記装着された記憶媒体から第二のアド レス情報を獲得するアドレス情報獲得部と、

前記第一の識別記号と前記第二の識別記号との対応関係と、前記第一のアドレス情報と前記第二のアドレス情報との対応関係に基づいて、前記装着された記憶媒体に対する情報の読み出し及び/又は書き込みのアクセス制御を行う制御部とを備えることを特徴とする情報記憶装

【請求項6】請求項5において、

前記装着された記憶媒体は、情報の読み出しを制御する 読み出しアドレス情報を有し、

前記制御部は、前記第一の識別記号と前記第二の識別記号とを比較した結果と、前記第一のアドレス情報と前記第二のアドレス情報とを比較した結果と、前記読み出しアドレス情報に基づいて、情報の読み出しを許可又は禁

止することを特徴とする情報記憶装置。

【請求項7】請求項5又は6において、

前記装着された記憶媒体は、情報の書き込みを制御する 書き込みアドレス情報を有し、

前記制御部は、前記第一の識別記号と前記第二の識別記号とを比較した結果と、前記第一のアドレス情報と前記第二のアドレス情報とを比較した結果と、前記書き込みアドレス情報とに基づいて、情報の書き込みを許可又は禁止することを特徴とする情報記憶装置。

【請求項8】請求項1又は5において、

前記装着された記憶媒体はパスワードを有し、

前記制御部は、さらに、前記パスワードの判定により前記装着された記憶媒体の読み出し又は/及び書き込みのアクセス制御を行うことを特徴とする情報記憶装置。

【請求項9】請求項1又は5において、

前記制御部は、指示された設定コマンドに基づいて、前 記第一の識別記号を前記記憶部に記録する制御を行うこ とを特徴とする情報記憶装置。

【請求項10】請求項3又は6において、

前記制御部は、指示された前記読み出しアドレス情報を 有する所定の設定コマンドに基づいて、前記読み出しア ドレス情報を前記装着された記憶媒体の所定領域に記録 する制御を行うことを特徴とする情報記憶装置。

【請求項11】請求項4又は7において、

前記制御部は、指示された前記書き込みアドレス情報を 有する所定の設定コマンドに基づいて、前記書き込みア ドレス情報を前記装着された記憶媒体の所定領域に記録 する制御を行うことを特徴とする情報記憶装置。

【請求項12】請求項5において、

前記制御部は、指示された前記第二のアドレス情報を有する所定の設定コマンドに基づいて、前記第二のアドレス情報を前記装着された記憶媒体の所定領域に記録する制御を行うことを特徴とする情報記憶装置。

【請求項13】請求項10乃至12のいずれかにおいて、

前記制御部は、前記装着された記憶媒体の前記所定領域 に記録される情報を暗号化することを特徴とする情報記 憶装置。

【請求項14】請求項13において、

前記制御部は、指示された暗号化情報を有する所定の設定コマンドに基づいて、前記装着された記憶媒体の前記所定領域に記録される情報を暗号化することを特徴とする情報記憶装置。

【請求項15】請求項10乃至12において、

前記設定コマンドは、前記装着された記憶媒体の初期化 コマンド又は設定のために設けられた特殊コマンドであ ることを特徴とする情報記憶装置。

【請求項16】請求項10乃至12において、

前記制御部は、指示された解除コマンドに基づいて、前 記所定領域を初期化することを特徴とする情報記憶装 蹬。

【請求項17】請求項10乃至12において、 前記装着された記憶媒体の所定領域は、前記装着された

記憶媒体のデータ領域以外に設定された媒体情報管理領

域であることを特徴とする情報記憶装置。

【請求項18】請求項1乃至17のいずれかにおいて、 前記記憶媒体は、磁気ディスク、フロッピィディスク、 光ディスク、光磁気ディスク、相変化型光ディスクのう ちのいずれかの可換型記憶媒体であることを特徴とする 情報記憶装置。

【請求項19】請求項1乃至18のいずれかにおいて、 前記第一及び第二の識別記号は、前記記憶媒体の製造番 号であることを特徴とする情報記憶装置。

【請求項20】記憶媒体に対して情報の読み出し及び/ 又は書き込みを行う情報記憶装置の制御方法において、 記憶媒体の第一の識別記号を記憶するステップ前記第一 の識別記号を獲得するステップと、

装着された記憶媒体の第二の識別記号を獲得するステッ フと、

前記第一の識別記号と前記第二の識別記号との対応関係 に応じて、前記装着された記憶媒体に対する情報の読み 出し又は/及び書き込みのアクセス制御を行うステップ とを有することを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項21】請求項20において、

前記アクセス制御を行うステップは、前記第一の識別記 号と前記第二の識別記号とを比較した結果により、情報・ の読み出し及び/又は書き込みを許可又は禁止する判定 を行うことを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項22】請求項20において、

前記装着された記憶媒体は、情報の読み出しを制御する 読み出しアドレス情報を有し、

前記アクセス制御を行うステップは、前記第一の識別記 号と前記第二の識別記号との比較の結果と、前記読み出 しアドレス情報とに基づいて、情報の読み出しを許可又 は禁止することを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項23】請求項20又は22において、

前記装着された記憶媒体は、情報の書き込みを制御する 書き込みアドレス情報を有し、

前記アクセス制御を行うステップは、前記第一の識別記 号と前記第二の識別記号との比較の結果と、該書き込み アドレス情報とに基づいて、情報の鸖き込みを許可又は 禁止することを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項24】記憶媒体に対して第一のアドレス情報が 指定されて情報の読み出し及び/又は書き込みを行う情 報記憶装置の制御方法において、

第一の記憶媒体の第一の識別記号を記憶するステップ前 記第一の識別記号を獲得するステップと、

装着された装着された記憶媒体の第二の識別記号を獲得 するステップと、

前記第一のアドレス情報を獲得するステップと、

前記記憶媒体に設定された第二のアドレス情報を獲得す るステップと、

前記第一の識別記号と前記第二の識別記号との対応関係 と、前記第一のアドレス情報と前記第二のアドレス情報 との対応関係とに基づいて、前記装着された記憶媒体に 対する情報の読み出し及び/又は書き込みのアクセス制 御を行うステップとを有することを特徴とする情報記憶 装置の制御方法。

【請求項25】請求項24において、

前記装着された記憶媒体は、情報の読み出しを制御する 読み出しアドレス情報を有し、

前記アクセス制御を行うステップは、前記第一の識別記 号と前記第二の識別記号とを比較した結果と、前記第一 のアドレス情報と前記第二のアドレス情報とを比較した 結果と、前記読み出しアドレス情報とに基づいて、情報 の読み出しを許可又は禁止することを特徴とする情報記 憶装置の制御方法。

【請求項26】請求項24又は25において、

前記装着された記憶媒体は、情報の書き込みを制御する 書き込みアドレス情報を有し、

前記アクセス制御を行うステップは、前記第一の識別記 号と前記第二の識別記号とを比較した結果と、前記第一 のアドレス情報と前記第二のアドレス情報とを比較した 結果と、前記書き込みアドレス情報とに基づいて、情報 の書き込みを許可又は禁止することを特徴とする情報記 憶装置の制御方法。

【請求項27】請求項20又は24において、 前記装着された記憶媒体はパスワードを有し、

前記アクセス制御を行うステップは、さらに、前記パス ワードの判定により前記装着された記憶媒体の読み出し 及び/又は書き込みのアクセス制御を行うことを特徴と する情報記憶装置の制御方法。

【請求項28】請求項22又は25において、

前記読み出しアドレス情報を前記装着された記憶媒体の 所定領域に記録するステップをさらに有することを特徴 とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項29】請求項23又は26において、

前記書き込みアドレス情報を前記装着された記憶媒体の 所定領域に記録するステップをさらに有することを特徴 とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項30】請求項24において、

前記第二のアドレス情報を前記装着された記憶媒体の所 定領域に記録するステップをさらに有することを特徴と する情報記憶装置の制御方法。

【請求項31】請求項27乃至30のいずれかにおい

前記装着された記憶媒体の前記所定領域に記録される情 報を暗号化するステップをさらに有することを特徴とす る情報記憶装置の制御方法。

【請求項32】請求項27乃至30において、

前記記録するステップは、前記装着された記憶媒体の初期化コマンド又は記録のために設けられた特殊コマンドに基づいて行われることを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項33】請求項27乃至30において、 前記所定領域の設定を解除する場合、前記所定領域を初 期化することを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項34】請求項27乃至30において、 前記装着された記憶媒体の所定領域は、前記記憶媒体の データ領域以外に設定された媒体情報管理領域であるこ とを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【請求項35】請求項20乃至34のいずれかにおいて、

前記記憶媒体は、磁気ディスク、フロッピィディスク、 光ディスク、光磁気ディスク、相変化型光ディスクのう ちのいずれかの可換型記憶媒体であることを特徴とする 情報記憶装置の制御方法。

【請求項36】請求項20乃至35のいずれかにおいて、

前記第一及び第二の識別記号は、前記記憶媒体の製造番号であることを特徴とする情報記憶装置の制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、光磁気ディスクなどの記憶媒体にデータ (情報)を記録する情報記憶装置に係り、特に、記録されたデータの機密性及びセキュリティを確保することができる情報記憶装置に関する。

[0002]

【従来の技術】一般に、光磁気ディスク (MO) などのようなデータの書き込みが可能な記憶媒体は、所定のデータ読み出し及び書き込みを行う情報記憶装置 (以下、記憶装置という) に着脱可能となっており、装着された際、記憶装置によって、データの読み書きが行われる。また、記憶装置は、例えば、SCSIケーブルなどで接続されたパーソナルコンピュータのような上位装置からのコマンドによって制御される。

【0003】このような記憶媒体において、従来、互換性重視の観点から、データを書き込んだ記憶装置と異なる別の記憶装置によっても、そのデータの読み出し及び書き込みが可能である。

【0004】図18は、従来の記憶装置におけるデータの読み書きフローチャートである。ステップS1において、媒体が記憶装置に挿入されると、ステップS2において、媒体がロードされる。即ち、媒体は、記憶装置の所定位置に設置され、規定回転数で回転する。そして、ステップS3において、媒体の構成や記憶容量などの所定の媒体情報が読み出された後、この媒体情報に対応した動作や処理によってデータの読み出し及び書き込みが可能となる(ステップS4)。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】従って、記憶媒体さえ 入手すれば、それに記録されている例えば顧客データベ ースや設計情報などの機密情報を容易に盗用又は改ざん することができるという問題が生じていた。

【0006】そこで、本発明の目的は、上記問題点に鑑み、記憶媒体に記録されたデータの機密性及びセキュリティを確保することができる情報記憶装置を提供することである。

[0007]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するための本発明の情報記憶装置は、記憶媒体に対して情報の読み出し及び/又は書き込みを行う情報記憶装置において、記憶媒体の第一の識別記号を記憶する記憶部と、装着された記憶媒体から第二の識別記号を獲得する識別記号獲得部と、第一の識別記号と第二の識別記号との対応関係に応じて、第二の記憶媒体に対する情報の読み出し及び/又は書き込みのアクセス制御を行う制御部とを備えることを特徴とする。

【0008】例えば、制御部は、第一の識別記号と第二の識別記号とが一致しない場合に、装着された記憶媒体に対する情報の読み出し及び書き込みを禁止し、第一の識別記号と第二の識別記号が一致した場合は、装着された記憶媒体に対する情報の読み出し及び書き込みを許可する。

【0009】このように、情報記憶装置に書き込まれた 識別記号と異なる識別記号を有する記憶媒体は、その情 報記憶装置での情報の読み書き不可とすることで、情報 の機密性が確保される。

【0010】また、装着された記憶媒体の所定領域は、情報の読み出しを制御する読み出しアドレス情報又は書き込みを制御する書き込みアドレス情報を有し、制御部は、第一の識別記号と第二の識別記号との比較の結果と、それぞれ読み出しアドレス情報又は書き込みアドレス情報とに基づいて、情報の読み出しを許可又は禁止するようにしてもよい。

【0011】さらに、上記目的を達成するための本発明の情報記憶装置は、記憶媒体の第一の識別記号を記憶する記憶部と、装着された記憶媒体から第二の識別記号を獲得する識別記号獲得部と、装着された記憶媒体に対して第一のアドレス情報が指定されると、装着された記憶媒体から第二のアドレス情報を獲得するアドレス情報獲得部と、第一の識別記号と第二の識別記号との対応関係と、第一のアドレス情報と第二のアドレス情報との対応関係とに基づいて、装着された記憶媒体に対する情報の読み出し及び/又は書き込みのアクセス制御を行う制御部とを備えることを特徴とする。

【0012】これにより、装着された記憶媒体に記録された複数の情報毎にセキュリティを設定することができる。

【0013】また、装着された記憶媒体の所定領域は、

情報の読み出しを制御する読み出しアドレス情報又は書き込みアドレス情報を有し、制御部は、第一の識別記号と第二の識別記号が一致し、且つ第二のアドレス情報が第一のアドレス情報に含まれる場合、それぞれ読み出しアドレス情報又は書き込みアドレス情報に基づいて、情報の読み出しを許可又は禁止するようにしてもよい。

【0014】さらに、上述のような構成の情報記憶装置において、制御部は、情報記憶装置と接続された情報記憶装置の制御装置から送られる所定の設定コマンドに基づいて、読み出しアドレス情報、書き込みアドレス情報又は第二のアドレス情報を、装着された記憶媒体の所定領域に記録する。そして、所定の設定コマンドは、例えば、スカジーインターフェースにおけるフォーマットコマンド又はベンダーユニークコマンドである。さらに、制御部は、上記制御装置から送られる所定の解除コマンドに基づいて、所定領域を初期化できることが好ましい。

[0015]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態について説明する。しかしながら、本発明の技術的範囲がこの実施の形態に限定されるものではない。なお、図において同一又は類似のものには同一の参照数字又は参照記号を付して説明する。

【0016】本発明の実施の形態においては、データが記録される媒体として光磁気ディスク (MO) に基づいた説明を行うが、記憶媒体はこれに限定されるものではなく、例えば磁気ディスク、フロッピィディスク、光ディスク、相変化型光ディスクのような他の可換型記憶媒体であってもよい。

【0017】図1は、本発明の実施の形態における光磁気ディスク装置の概略ブロック構成図である。図1によれば、光磁気ディスク装置1は、上位装置であるパーソナルコンピュータ2とSCSIインターフェースを介して接続されている。

【0018】そして、光磁気ディスク装置1は、光磁気ディスクに対する書き込み及び読み出しを行う機構制御部10を有し、さらに、本発明を実行するためのソフトウェアが格納されたファームウェアを有する光磁気ディスク制御部(ODC)11を備えた制御回路部を備える。

【0019】制御回路部は、さらに、光磁気ディスク装置1の全体制御を行うMPU12、読み取り/書き込み用バッファメモリであるD-RAM13、位置決め制御をを行うDSP14、書き込みデータ増幅回路14、読み取りデータ増幅回路16、AGC増幅回路17、ヘッド駆動用電力増幅回路18及びディスク回転モータ制御回路19を有する。

【0020】機構制御部10は、ヘッドセンサ100、 データ読み取り/書き込み用レーザダイオード101、 ヘッドの傾きなどを検出するディテクタ102を有す る。さらに、機構制御部10は、ヘッド駆動用電力増幅 回路18により制御されるフォーカスアクチュエータ回 路103、トラックアクチュエータ回路104,ディス ク取り出し(イジェクト)モータ105及びヘッド駆動 用ポイスコイルモータ106を有し、また、モータ制御 回路19により回転制御され、ディスクを回転するスピ ンドルモータ107を備える。

【0021】一方、パーソナルコンピュータ2のキーボード3から入力されるオペレータの指示に対応し、コンピュータ2から光磁気ディスク制御部(ODC)11に対してSCSIコマンドが送信されて、データの書き込み/読み出し制御が行われる。また、コンピュータ2には、書き込みデータ及び読み出しデータを表示するディスプレー4が接続される。

【0022】光磁気ディスク制御部(ODC)11は、フラッシュROMで構成されるファームウェアを有し、コンピュータ2から送られるSCSIコマンドを解析する機能を有する。さらに、SCSIコマンドに対応して、MPU12と協働して、機構制御部10に対して書き込み/読み出し制御を行う機能を有する。

【0023】なお、本発明の適用は、SCSIコマンド系に限定されず、ATA/ATAPI/SASIなどの他のコマンド体系でも適用できることはいうまでもない。

【0024】図2は、光磁気ディスク(MO)のディスクフォーマットのレイアウト例であって、3.5インチ光磁気ディスクカートリッジに関するISO規格により取り決められた媒体の領域区分である。図2に示されるように、円盤状のMOの中心から半径23.72mmから半径41.00mmの範囲が、使用者がデータ書き込み可能なデータ領域である。そして、その半径方向の内側と外側は、媒体の種類及び構成などの各種媒体情報が記録される媒体情報管理領域である。

【0025】本発明の実施の形態においては、この媒体情報管理領域にセキュリティ領域が新たに設けられ、そのセキュリティ領域にあらかじめ記録されたセキュリティ情報である媒体の製造番号のような識別記号が、光磁気ディスク装置(以下、記憶装置という)に書き込まれる。または、例えば図2におけるインナーテストゾーン(Inner Test Zone)及びアウターテストゾーン(Outer Test Zone)のマニュファクチャラゾーン(for manufact ures)やバッファゾーン(Buffer Zone)などをセキュリティ領域として代用してもよい。

【0026】そして、あらかじめ識別記号であるセキュリティ情報が記録された光磁気ディスク(以下、媒体という)が、ある記憶装置に挿入されたとき、その記憶装置に書き込まれた識別記号と媒体にあらかじめ記録された識別記号との対応関係に応じて、データの読み書きを制御する。例えば、両識別記号が一致した場合のみ、データの読み書きを可能にする。即ち、媒体に書き込まれ

た識別記号と異なる識別記号を有する記憶装置では、その媒体におけるデータの読み書き不可とすることで、データの機密性が確保される。

【0027】また、識別記号の記憶装置への書き込み処理は、上位装置からのセキュリティ設定コマンドに基づいて記憶装置の上記光磁気ディスク制御部(ODC)1 1において行われる。

【0028】図3は、識別記号の記憶装置への書き込み 処理フローチャートを示す図である。図3によれば、ス テップS11 おいて、記憶装置がセキュリティ設定コマン ドを受けると、ステップ\$12 において、記憶装置に既に セキュリティ情報が書き込まれているか否かが判断され る。このとき、すでに書き込まれている場合、即ち既に セキュリティが設定されている場合は、ステップS13 に おいて、書き込まれたセキュリティ情報の識別記号と、 挿入されている記憶媒体の識別記号が比較される。そし て、両識別記号が一致しない場合は、挿入された記憶媒 体のセキュリティ確保のため、セキュリティ設定コマン ドは異常終了する (ステップS19)。一方、セキュリテ ィ情報が書き込まれていない初期状態である場合は、ス テップ\$14 に進み、挿入されている記憶媒体の識別記号 が読み出される。そして、ステップ\$15 において、その 識別記号が記憶装置1のODC11の所定記憶領域に書 き込まれる。また、後述するように、記憶媒体に記憶さ れているデータの一部にのみセキュリティが設定される 場合は、ステップ\$16 において、セキュリティが設定さ れるデータのアドレス情報が記憶媒体のセキュリティ領 域に書き込まれる。そして、ステップ\$17 において、記 **憶装置1は、セキュリティ設定コマンドで指定されたモ** ードに変更され、セキュリティ設定コマンドは正常終了 する(ステップS18)。

【0029】図4は、パーソナルコンピュータ2から記憶装置1に送られるセキュリティ設定コマンドのCDB (コマンド・ディスクリプタ・ブロック)の例を示す図である。図4のセキュリティ設定コマンドは、SCSIインターフェースにおけるベンダーユニーク(Vender Unique)コマンドを使用して設定される。そして、上述のように、媒体上に書き込まれた識別記号と挿入されている記憶装置の識別記号が一致したときのみ媒体にアクセス可能とするセキュリティ設定情報が、セキュリティ設定コマンドのセキュリティレベルに設定される。

【0030】また、上記セキュリティレベルは、ベンダーユニークコマンドを利用したセキュリティ設定コマンドに代わって、通常のフォーマット(Format)コマンドに設定されてもよい。図5は、SCSIコマンドにおいて、上記セキュリティレベルが設定されたフォーマットコマンドのCDBの例を示す図である。

【0031】図6は、上述のような記憶装置における本発明の第一の実施の形態であるセキュリティ処理のフローチャートである。以下に説明するセキュリティ処理

は、記憶装置1の光磁気制御部(ODC)11において 実行される。

【0032】図6によれば、ステップ\$101において、媒体が記憶装置に挿入されると、ステップ\$102において、媒体がロードされる。即ち、媒体は、記憶装置の所定位置に設置され、規定回転数で回転する。そして、ステップ\$103において、媒体における上記媒体情報管理領域上の情報が読み出され、さらに、ステップ\$104において、その中の上記セキュリティ領域に書き込まれたセキュリティ情報(識別記号)が読み出される。

【0033】ステップ\$105において、上記セキュリティ領域の情報が初期状態であるか否かが判断される。そして、上記セキュリティ領域が初期状態である場合、即ち、上記セキュリティ領域に識別記号が書き込まれていない場合、セキュリティが設定されていないものとして、ステップ\$108に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。

【0034】一方、ステップ\$105において、セキュリティ領域に識別記号が書き込まれている場合、即ち、セキュリティが設定されている場合、ステップ\$106において、読み出された識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。

【0.035】そして、両者が一致する場合は、セキュリティが解除され、ステップ\$108に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。

【0036】一方、ステップ\$106において、両者が一致 しない場合は、セキュリティが解除されず、データの読 み書きが禁止される (ステップ\$107)。

【0037】このように、本発明の実施の形態においては、媒体上の媒体情報管理領域に、セキュリティ情報が書き込まれるセキュリティ領域が設けられる。そして、媒体が記憶装置にロードされた際、ロードされた記憶媒体の識別記号(セキュリティ情報)と、媒体に書き込まれた識別記号が一致しない場合は、データの読み書きを禁止することで、媒体が盗用された場合であっても、媒体に書き込まれたデータの機密性を確保することができる。

【0038】ところで、上述の第一の実施の形態においては、媒体にセキュリティが設定された状態であっても、例えばその媒体を盗用した他人が媒体に書き込まれた識別記号と同じ識別記号を有する記憶装置を用いることによって、その媒体のデータの読み書きが可能である。

【0039】そこで、媒体に書き込まれた識別記号と、その媒体がロードされた記憶装置の識別記号とが一致する場合であっても、データの読み書きを制限するセキュリティ機能が設定されることが好ましい。

【0040】そのために、上記セキュリティ設定コマンド(図4)又はセキュリティレベルが設定されたフォーマットコマンド(図5)で指定されるパラメータのパラメータへッダに読み出しアドレス情報と書き込みアドレス情報が設定される。図7は、上記各コマンドで指定されるパラメータの構成例である。パラメータは、図7

(a) に示されるパラメータヘッドと、図7 (b) に示されるレベルディスクリプタから構成される。そして、上記各アドレス情報は、図7 (a) のパラメータヘッドに設定される。なお、図7 (b) に示すレベルディスクリプタは、2パイト長のヘッダとそれに続くパラメタフィールドから構成される。そして、パラメタフィールドは、さらに機能属性ごとにページと呼ばれる単位に分類される。

【0041】例えば、読み出しアドレス情報が設定されている場合は、識別記号が一致した場合であっても、データの読み出しが禁止される。また、読み出しアドレス情報が設定されていない場合は、データの読み出しは許可される。

【0042】さらに、書き込みアドレス情報が設定されている場合は、識別記号が一致した場合であっても、データの書き込みが禁止される。また、書き込みアドレス情報が設定されていない場合は、データの書き込みは許可される。これら読み出しアドレス情報及び書き込みアドレス情報は、記憶装置の識別記号がセキュリティ領域に書き込まれる際に、同時にセキュリティ領域に書き込まれる。

【0043】なお、読み出しアドレス情報又は書き込みアドレス情報が設定されていると、識別記号が一致した場合であっても、データの読み出し又は書き込みができなくなり不都合である。従って、読み出しアドレス情報又は書き込みアドレス情報が設定される場合は、同時に所定パスワードが設定され、各アドレス情報が設定されている場合であっても、パスワードが入力された場合は、読み出し又は書き込みが可能となるようにすることが好ましい。さらに、各アドレス情報の設定の有無に関わらず、所定パスワードが設定され、識別記号とパスワードの両方が一致した場合に、読み書きを許可することができる。とりデータの機密性を向上させることができる。

【0044】また、パスワードは、上記パラメータのレベルディスクリプタに設定される。図8(a)は、レベルディスクリプタのパラメタフィールド(図7(b)参照)におけるパスワードのページを示す図である。そして、このパスワードは、セキュリティ設定の際に、アドレス情報とともに、媒体のセキュリティ領域に書き込まれる。なお、図8(b)は、レベルディスクリプタのパラメータフィールドにおける後述する論理プロックアドレス(LBA)の指定ページを示す図である。

【0045】図9は、本発明の第二の実施の形態におけ

るセキュリティ処理のフローチャートである。本第二の実施の形態においては、上述のバラメータヘッダに読み出しアドレス情報が設定されていた場合である。図9においては、ステップ\$201乃至ステップ\$205は、上記図6におけるステップ\$101乃至ステップ\$105と同様であるので、その説明を省略する。

【0046】ステップS205において、上記セキュリティ領域が初期状態である場合、セキュリティが設定されていないものとして、ステップS211に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。一方、ステップS205において、セキュリティ情報が設定されている場合、ステップS206において、読み出された識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。そして、両者が一致しない場合は、セキュリティが解除されず、データの読み書きが禁止される(ステップS207)。

【0047】一方、両者が一致する場合は、ステップ8208に進み、読み出しアドレス情報に基づいて、読み出し可否の判断が行われる。読み出しアドレス情報が設定されていない場合は、ステップ8209に進み、データの読み出しが許可されるが、データの書き込みは禁止される。即ち、保存されているデータを読み込んで、その内容を見ることはできるが、そのデータの改変などの書き込みはできない。また、読み出しアドレス情報が設定されている場合は、ステップ8210に進み、読み出し、書き込みともに禁止される。

【0048】図10は、本発明の第三の実施の形態におけるセキュリティ処理のフローチャートである。本第の実施の形態においては、上述のバラメータへッダに上記書き込みアドレス情報が設定されていた場合である。図10においては、ステップ\$301乃至ステップ\$305は、上記図6におけるステップ\$101乃至ステップ\$105と同様であるので、その説明を省略する。

【0049】ステップS305において、上記セキュリティ領域が初期状態である場合、セキュリティが設定されていないものとして、ステップS311に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。一方、ステップS305において、セキュリティが設定されている場合、ステップS306において、読み出された識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。そして、両者が一致しない場合は、セキュリティが解除されず、データの読み書きが禁止される(ステップS307)。

【0050】一方、両者が一致する場合は、ステップS308に進み、書き込みアドレス情報に基づいて、読み出し可否の判断が行われる。読み出しアドレス情報が設定されていない場合は、ステップS309に進み、データの書き込みが許可されるが、データの読み出し書き込みは禁止

される。即ち、新たなデータを作成することはできるが、保存されているデータを読み込むことはできない。また、読み出しアドレス情報が設定されている場合は、ステップ\$310に進み、読み出し及び書き込みともに禁止される。

【0051】図11は、本発明の第四の実施の形態におけるセキュリティ処理のフローチャートである。本第四の実施の形態においては、上述のパラメータヘッダに上記読み出しアドレス情報と書き込みアドレス情報がともに設定されていた場合である。

【0052】ステップ\$405において、上記セキュリティ領域が初期状態である場合、セキュリティが設定されていないものとして、ステップ\$415に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。一方、ステップ\$405において、セキュリティ情報が設定されている場合、ステップ\$406において、読み出された識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。そして、両者が一致しない場合は、セキュリティが解除されず、データの読み書きが禁止される(ステップ\$407)。

【0053】一方、両者が一致する場合は、ステップS408に進み、まず、読み出しアドレス情報に基づいた読み出し可否の判断が行われる。そして、読み出しアドレス情報が設定されていない場合は、ステップS409に進み、次に書き込みアドレス情報に基づいた書き込み可否の判断が行われる。そして、書き込みアドレス情報が設定されていない場合は、ステップS410に示すように、データの読み出しと書き込みともに許可される。一方、ステップS409において、書き込みアドレス情報が設定されている場合は、ステップS411に示されるように、データの読み出しが許可されるが、データの書き込みは禁止される。

【0054】また、ステップ\$408において、読み出しアドレス情報が設定されている場合は、ステップ\$412に進み、ステップ\$409同様に、書き込みアドレス情報に基づいた書き込み可否の判断が行われる。そして、書き込みアドレス情報が設定されていない場合は、ステップ\$5413に示すように、データの書き込みは許可されるが、データの読み出しは禁止される。一方、ステップ\$412において、書き込みアドレス情報が設定されている場合は、ステップ\$414に示されるように、データの読み出しと書き込みともに禁止される。

【0055】上述の各実施の形態におけるデータの読み出しは、その媒体に保存されているデータ全てが対象である。しかしながら、媒体に複数のデータが保存されている場合に、その一部にのみセキュリティを設定したい場合が想定される。

【0056】そのために、媒体にセキュリティ設定が行われるとき、上記図7のパラメータのレベルディスクリ

プタにセキュリティを設定したいデータの論理ブロックアドレス(LBA)が指定される。さらに詳しくは、セキュリティを設定するデータを指定するためのLBA指定ページがレベルディスクリプタのパラメータフィールドに設定される(前述の図8(b)参照)。そして、図8(b)に示されるように、セキュリティを設定する1つデータのLBA(セキュリティLBA)が例えば3バイト長で指定される。このセキュリティLBAの情報は、記憶装置の識別記号がセキュリティ領域に書き込まれる。に

【0057】図12は、本発明の第五の実施の形態におけるセキュリティ処理のフローチャートである。本第五の実施の形態は、上述の第二の実施の形態と同様に、読み出しアドレス情報が設定されている場合に、さらに、セキュリティLBAが設定されている場合である。図12においては、ステップ\$501乃至ステップ\$505は、上記図6におけるステップ\$101乃至ステップ\$105と同様であるので、その説明を省略する。

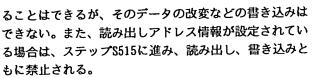
【0058】ステップ\$505において、上記セキュリティ領域が初期状態である場合、セキュリティが設定されていないものとして、ステップ\$516に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。一方、ステップ\$505において、セキュリティ情報が設定されている場合、ステップ\$506において、読み出された識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。そして、両者が一致しない場合は、ステップ\$507において、セキュリティしBAの指定の有無が判断される。そして、セキュリティLBAの指定がない場合は、媒体全体の読み出し及び書き込みが禁止される(ステップ\$508)。

【0059】一方、ステップ\$507において、セキュリティLBAの指定がある場合は、ステップ\$509において、アクセスしているデータのLBAが、セキュリティLBAに含まれているか否かが判断される。含まれていれば、ステップ\$510に進み、そのデータの読み出し及びデータの書き込みが禁止される。

【0060】また、含まれていないならば、ステップS511に進み、そのデータの読み出し及び書き込みが許可される

【0061】さらに、ステップ\$506において、両者の識別記号が一致する場合も、ステップ\$512において、アクセスしているデータのLBAが、セキュリティLBAに含まれているか否かが判断される。含まれていれば、ステップ\$513に進み、読み出しアドレス情報に基づいた読み出し可否の判断が行われる。

【0062】そして、読み出しアドレス情報が設定されていない場合は、ステップS514に進み、データの読み出しが許可されるが、データの書き込みは禁止される。即ち、保存されているデータを読み込んで、その内容を見



【0063】また、ステップS512において、アクセスしているデータのLBAがセキュリティLBAが含まれていないならば、ステップS516に進み、データの読み出し及び書き込みともに許可される。

【0064】図13は、本発明の第六の実施の形態におけるセキュリティ処理のフローチャートである。本第六の実施の形態は、上述の第三の実施の形態と同様に、書き込みアドレス情報が設定されている場合に、さらに、セキュリティLBAが設定されている場合である。図13においては、ステップ8601乃至ステップ8605は、上記図6におけるステップ8101乃至ステップ8105と同様であるので、その説明を省略する。

【0065】ステップ\$605において、上記セキュリティ領域が初期状態である場合、セキュリティが設定されていないものとして、ステップ\$616に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。一方、ステップ\$605において、セキュリティ情報が設定されている場合、ステップ\$606において、読み出された識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。そして、両者が一致しない場合は、ステップ\$607において、セキュリティ領域にセキュリティLBAの指定の有無が判断される。そして、セキュリティLBAの指定がない場合は、媒体全体の読み出し及び書き込みが禁止される(ステップ\$608)。

【0066】一方、ステップ8607において、セキュリティLBAの指定がある場合は、ステップ8609において、アクセスしているデータのLBAが、セキュリティLBAに含まれているか否かが判断される。含まれていれば、ステップ8610に進み、そのデータの読み出し及びデータの書き込みが禁止される。

【0067】また、含まれていないならば、ステップS611に進み、そのデータの読み出し及び書き込みが許可される。

【0068】さらに、ステップS606において、両者の識別記号が一致する場合も、ステップS612において、アクセスしているデータのLBAが、セキュリティLBAに含まれているか否かが判断される。含まれていれば、ステップS613に進み、書き込みアドレス情報に基づいた書き込み可否の判断が行われる。

【0069】そして、書き込みアドレス情報が設定されていない場合は、ステップ8614に進み、データの書き込みが許可されるが、データの読み出しは禁止される。即ち、新たなデータの作成は許可されるが、保存されているデータを見ることはできない。また、書き込みアドレス情報が設定されている場合は、ステップ8615に進み、

読み出し、書き込みともに禁止される。

【0070】また、ステップS612において、アクセスしているデータのLBAがセキュリティLBAが含まれていないならば、ステップS616に進み、データの読み出し及び書き込みともに許可される。

【0071】図14は、本発明の第七の実施の形態におけるセキュリティ処理のフローチャートである。本第七の実施の形態は、上述の第三の実施の形態と同様に、読み出しアドレス情報及び書き込みアドレス情報が設定されている場合に、さらに、セキュリティLBAが設定されている場合である。図14においては、ステップS701乃至ステップS705は、上記図6におけるステップS101乃至ステップS105と同様であるので、その説明を省略する。

【0072】ステップ\$705において、上記セキュリティ領域が初期状態である場合、セキュリティが設定されていないものとして、ステップ\$720に進み、媒体に書き込まれたデータの読み出し、及び媒体へのデータの書き込みが許可される。一方、ステップ\$705において、セキュリティ情報が設定されている場合、ステップ\$506において、読み出された識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。そして、両者が一致しない場合は、ステップ\$707において、セキュリティしBAの指定の有無が判断される。そして、セキュリティLBAの指定の有無が判断される。そして、セキュリティLBAの指定がない場合は、媒体全体の読み出し及び書き込みが禁止される(ステップ\$708)。

【0073】一方、ステップ\$707において、セキュリティLBAの指定がある場合は、ステップ\$709において、アクセスしているデータのLBAが、セキュリティLBAに含まれているか否かが判断される。含まれていれば、ステップ\$710に進み、そのデータの読み出し及びデータの書き込みが禁止される。

【0074】また、アクセスしているデータのLBAが、セキュリティLBAに含まれていないならば、ステップ\$711に進み、そのデータの読み出し及び書き込みが許可される。

【0075】さらに、ステップ8706において、両者の識別記号が一致する場合も、ステップ8512において、アクセスしているデータのLBAが、セキュリティLBAに含まれているか否かが判断される。含まれていれば、ステップ8713に進み、まず、読み出しアドレス情報に基づいた読み出し可否の判断が行われる。そして、読み出しアドレス情報が設定されていない場合は、ステップ8714に進み、次に書き込みアドレス情報に基づいた書き込みアドレス情報に基づいた書き込みアドレス情報が設定されていない場合は、ステップ8715に示すように、データの読み出しと書き込みアドレス情報が設定されている場合は、ステップ8716に示されるように、

データの読み出しが許可されるが、データの書き込みは 禁止される。

【0076】また、ステップ8713において、読み出しアドレス情報が設定されている場合は、ステップ8717に進み、ステップ8714同様に、書き込みアドレス情報に基づいた書き込み可否の判断が行われる。そして、書き込みアドレス情報が設定されていない場合は、ステップ8718に示すように、データの書き込みは許可されるが、データの読み出しは禁止される。一方、ステップ8717において、書き込みアドレス情報が設定されている場合は、ステップ8719に示されるように、データの読み出しと書き込みともに禁止される。また、ステップ8712において、アクセスしているデータのLBAがセキュリティLBAが含まれていないならば、ステップ8720に進み、データの読み出し及び書き込みともに許可される。

【0077】そして、図15は、上述した様々なセキュリティ処理が実行されるセキュリティ設定状態を解除するセキュリティ解除の処理フローチャートである。

【0078】まず、ステップS801において、セキュリティ解除コマンドをコンピュータ2より記憶装置に送る。セキュリティ解除コマンドは、上記セキュリティ設定コマンドと同様に、SCSIコマンドのベンダーユニークを利用して構成される。

【0079】そして、ステップS802において、セキュリティ領域のアドレス情報が読み出され、ステップS803において、セキュリティ領域にセキュリティ情報の有無が確認される。セキュリティ情報が書き込まれている場合は、ステップS804に進み、セキュリティ情報に含まれる識別記号と、媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較される。一致する場合は、セキュリティ領域には、所定の初期値が書き込まれ、初期状態に戻される(初期化される)(ステップS805)。

【0080】一方、識別記号が一致しない場合、若しくは元々セキュリティ領域にセキュリティ情報が書き込まれていない場合は、セキュリティ解除は行われない。

【0081】なお、上記のフローチャートには図示されないが、セキュリティ情報がパスワードを有している場合は、パスワードを入力するステップが設けられ、セキュリティ情報に含まれるパスワードと、入力されたパスワードが一致した場合のみ、セキュリティ解除が実行されるようにしてもよい。

【0082】上述した各本発明の実施の形態において、セキュリティ領域に書き込まれるセキュリティ情報(識別記号、アドレス情報、パスワードなど)は、さらに、機密性を高めるために暗号化されて書き込まれてもよい。この場合は、セキュリティ設定コマンドには、暗号化を指示する所定の暗号化情報が追加され、その暗号化情報に基づいて暗号化されたセキュリティ情報がセキュリティ領域に書き込まれる。

【0083】図16は、セキュリティ情報が暗号化され

ている場合における媒体ロード時の処理例のフローチャートである。図16において、ステップ\$901において、記憶装置に媒体が挿入されると、ステップ\$902において、媒体ロードが開始される。そして、ステップ\$903において、媒体管理情報が読み出され、さらに、ステップ\$904において、その中におけるセキュリティ情報の有無が判断される。

【0084】ステップS904において、セキュリティ情報がない場合は、ステップS909に進み、媒体におけるデータの読み出し及び書き込みが可能となる。

【0085】一方、ステップ\$904において、セキュリティ情報がある場合は、次に、ステップ\$905において、セキュリティ情報が暗号化されているか否かが判断される。そして、ステップ\$906において、暗号化されている場合は、セキュリティ情報の暗号化が解除される。

【0086】そして、ステップ8907において、セキュリティ情報が有する識別記号と、現在媒体が挿入されている記憶装置の識別記号とが比較され、それらが一致しているか否かが判断される。両者が一致する場合は、セキュリティが解除され、ステップ8909に進み、媒体におけるデータの読み出し及び書き込みが可能となる。

【0087】一方、ステップ\$907において、両者が一致しない場合は、セキュリティが解除されず、媒体におけるデータの読み出し及び書き込みが不可能となる(ステップ\$908)。

【0088】さらに、図17は、図16において、セキュリティ情報が、さらにパスワードを有する場合の媒体ロード時の処理例のフローチャートである。図17によれば、図16のフローチャートにステップ\$910が追加される。即ち、ステップ\$906において、暗号化が解除されると、入力されたパスワードとセキュリティ情報が有するパスワードとが比較される。そして、両者が一致しない場合は、セキュリティが解除されず、媒体におけるデータの読み出し及び書き込みが不可能となる(ステップ\$908)。

【0089】一方、両者が一致する場合は、ステップS907に進み、さらに、上述した識別記号の比較が行われる。

【0090】このとき、ステップS907とステップS910、即ち、パスワードの比較と識別記号の比較の順番は、反対であってもかまわない。そして、パスワードの比較のステップの設定、及び識別記号の比較のステップは、ユーザ又は記憶装置の製造業者若しくは販売業者によって任意に設定可能であって、その設定も任意に変更可能である。

【0091】また、上記セキュリティ情報の暗号化は、例えば、DESアルゴリズムや単純なビット並べ替えなどによって行われる。さらに、上記セキュリティ情報は、例えば、ASCII、JIS、EDICIBIC、ECU コードなどに変換されて上記セキュリティ領域に書き込まれてもよ

۱۱,

【0092】さらに、上述した各本発明の実施の形態においては、識別記号が一致した場合に読み出し又は書き込みを許可する制御が行われるが、不一致となった場合に許可するような制御が行われてもよい。

[0093]

【発明の効果】以上説明したとおり、本発明によれば、 光磁気ディスクのような記憶媒体の媒体情報管理領域に 設けられたセキュリティ領域にあらかじめ記録された識 別記号(セキュリティ情報)が、情報記憶装置固有の識 別記号として書き込まれる。そして、このような記憶媒 体が情報記憶装置に挿入された際、記憶媒体に記録され た識別記号と、挿入された情報記憶装置の識別記号が一 致しないときは、記憶媒体のデータにアクセス不可にす ることで、データの機密性を確保することができる。こ のように、情報記憶装置に記憶された識別記号と異なる 識別記号を有する記憶媒体は、その情報記憶装置での情 報の読み書き不可とすることで、情報の機密性が確保さ れる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態におけるデータ記憶装置の ブロック構成図である。

【図2】光磁気ディスクのディスクフォーマットのレイアウト例である。

【図3】記憶装置への識別記号の書き込み処理フローチャートを示す図である。

【図4】ベンダーユニークコマンドを使用したセキュリティ設定コマンドのCDBの構成例である。

【図5】セキュリティレベルが設定されたフォーマットコマンドのCDBの構成例である。

【図6】本発明の第一の実施の形態におけるセキュリテ

ィ処理フローチャートである。

【図7】パラメータのパラメータヘッダ及びレベルディスクリプタの構成例である。

【図8】レベルディスクリプタのパラメタフィールドの構成例である。

【図 9 】本発明の第二の実施の形態におけるセキュリティ処理フローチャートである。

【図10】本発明の第三の実施の形態におけるセキュリティ処理フローチャートである。

【図11】本発明の第四の実施の形態におけるセキュリティ処理フローチャートである。

【図12】本発明の第五の実施の形態におけるセキュリティ処理フローチャートである。

【図13】本発明の第六の実施の形態におけるセキュリ ティ処理フローチャートである。

【図14】本発明の第七の実施の形態におけるセキュリティ処理フローチャートである。

【図15】セキュリティ解除の処理フローチャートであ ~

【図16】セキュリティ情報が暗号化されている場合に おける媒体ロード時の処理例のフローチャートである。

【図17】セキュリティ情報が暗号化され、さらに、パスワードが設定されている場合における媒体ロード時の 処理例のフローチャートである。

【図18】従来における媒体へのアクセス処理フローチャートである。

【符号の説明】

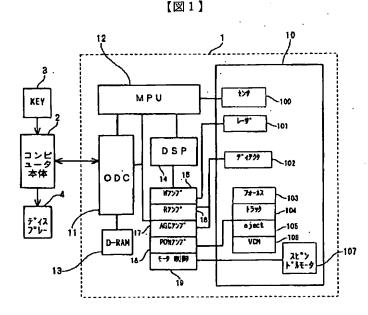
1 データ記憶装置

2 パーソナルコンピュータ

10 機構制御部

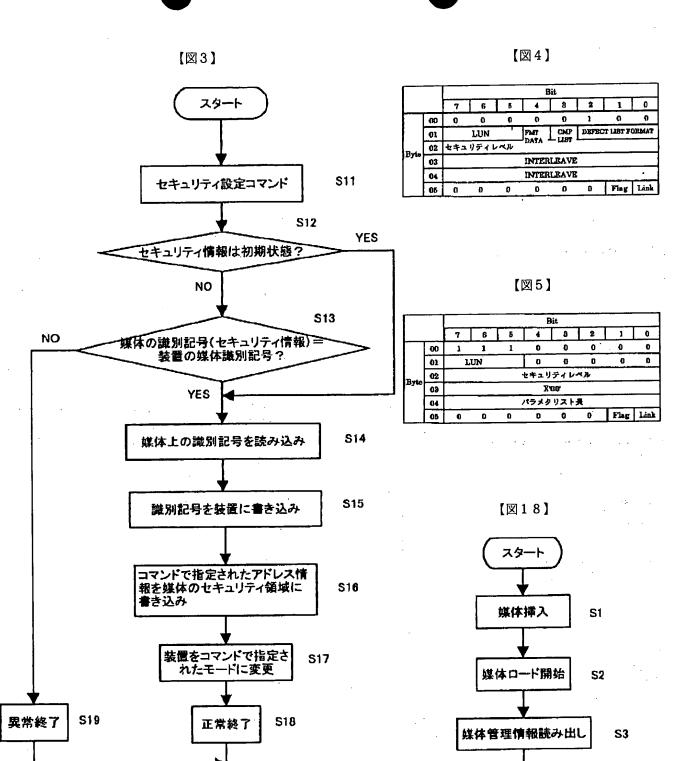
11 光磁気ディスク制御部

⁷ करी **1**



【図2】

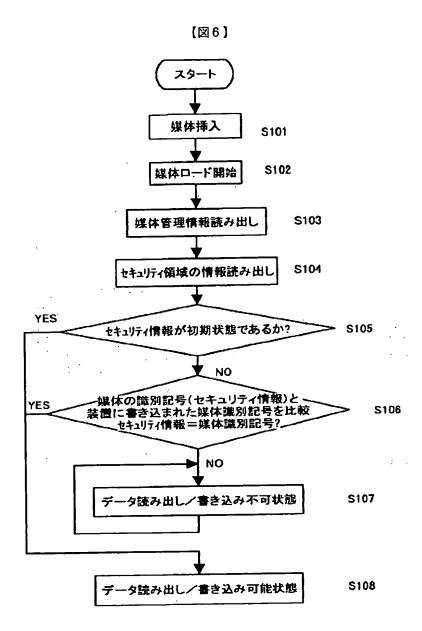
		<u> </u>	· · ·	
	ソーン名	半径和	トラックNo.	
··-ች	Lead-in Zons			
	Initial Zone	22.60~23.14		
	Acquire Zone			
以体物和	Load-in tracks	23.14~23.6D	-434~93	
警察政権	Pocos tracks	23.60~23.61	- 88~-85	
	Inser Test Zone			
ļ	for manufacturers	23.61~23.65	-84~-53	
1	for drives	23.65~23.70	-52~-21	
1	Inner Costrol Zone	23.70~23.72	-20~-5	
J,	Buffer Zone	23.72~23.72	-4~-1	
データ気味()	Data Zone	23.72~41.00	0~18479	
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	Outer Test Zone			
	for examefacturers	41.00~41.02	18480~18511	
媒体情報 智理領域	for drives	41.02~41.06	18512~18543	
	Buffer Zone	41.06~41.28	18544~18854	



S4

データ読み出し/書き込み可能状態

エンド



【図7】

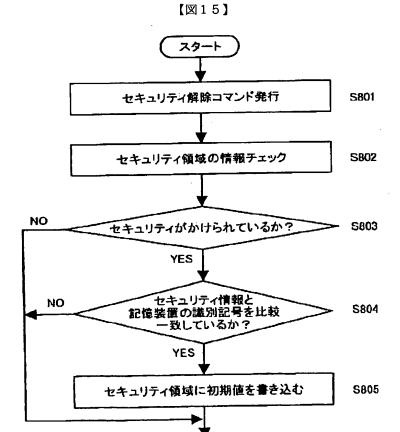
【図8】

9	データプロック長									
2	次 (00) 全域 (2) 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2									
1	. X* 00°									
0	X' 00'									
Bit Byte	7	6	6	4	8	3	1	a		

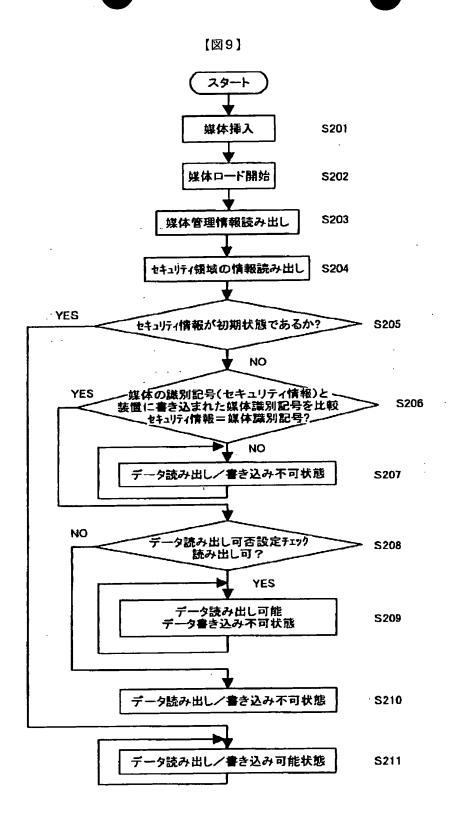
Bit Dyte	7	6	1 6	4	8	2	1	٥		
0	X. 01,									
1.	X' 01'									
2~22				パスリ	7— F					

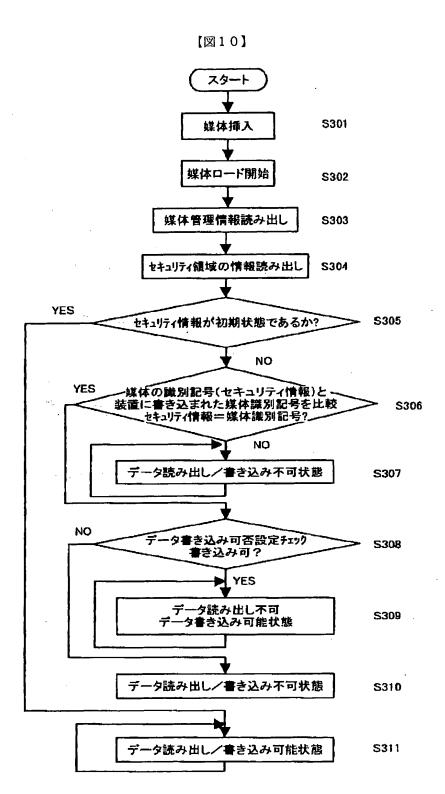
Bit Byte	7	6	5	4	a	2	1	0	
0	セキュリティレベル								
1	ページコード								
:									
n		. •	•	パラメタ	フィールト				

Bit Byte	7	6	8	4	8	. 2	1	0		
0	X. 01,									
1	х. ох									
2	ページ長									
8~6	セキュリティ LBA									
:	セキュリティ LBA									
n~n+3				セキュリ	F1 LBA					

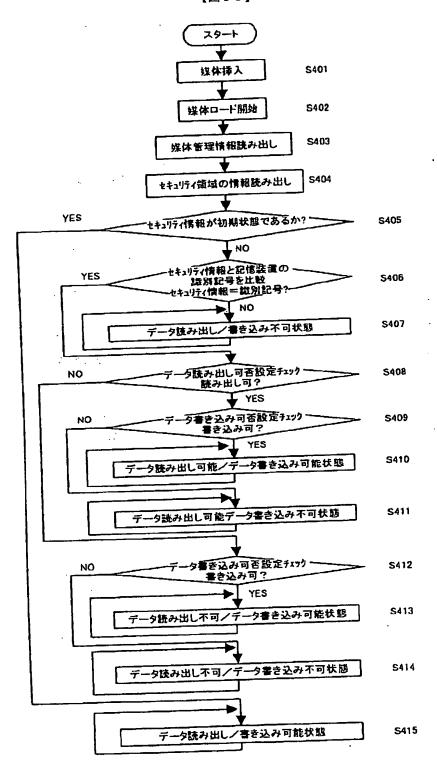


エンド

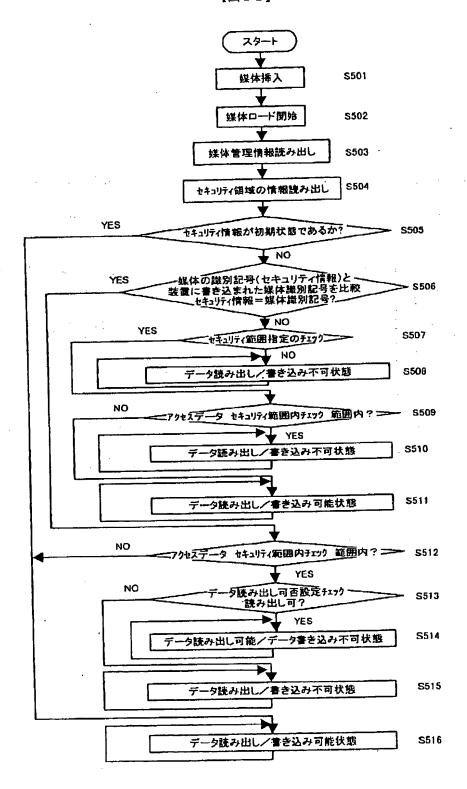




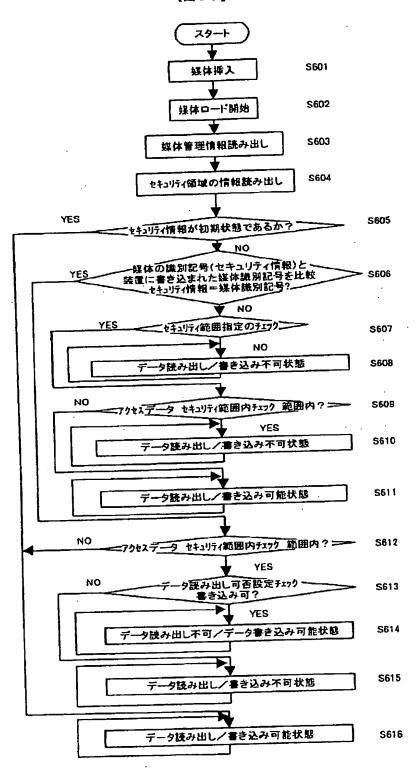




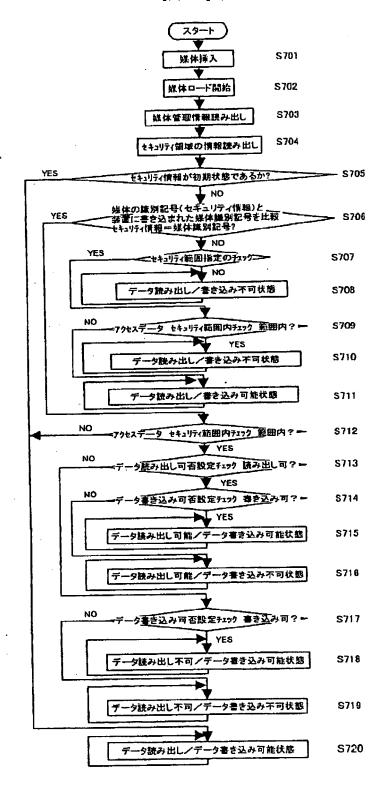
【図12】

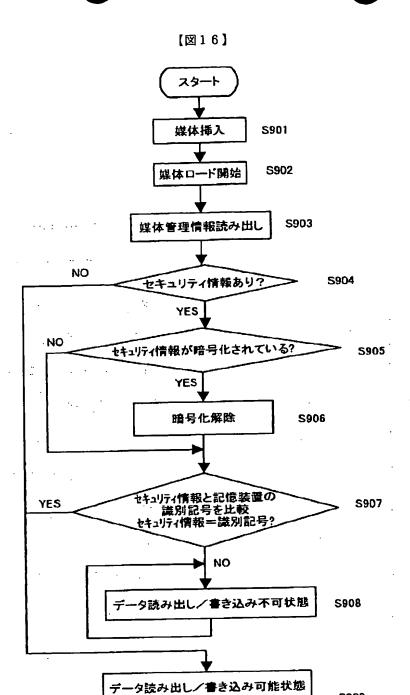


【図13】



【図14】





S909

【図17】

